SOFTWARE PROCESSING DEVICE AND SOFTWARE INSTALLATION METHOD

Publication number: JP2003122588 (A)

Publication date: 2003-04-25 Inventor(s): FRANCESC:

FRANCESCO STAJANO: ISOZAKI HIROSHI +

Applicant(s): TOSHIBA CORP +

Classification: - international:

G06F1/00; G06F1/1/00; G06F12/14; G06F21/22; G06F21/24; G06F9/445; G06F1/00; G06F11/00; G06F12/14; G06F21/00; G06F21/22; G06F9/445; (IPC1-7): G06F1/00; G06F11/100;

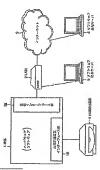
- European:

Application number: JP20010315815 20011012 Priority number(s): JP20010315815 20011012

G06F12/14; G06F9/445

Abstract of JP 2003122588 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a software processing device capable of obstructing the installation of invalid software. SOLUTION: Downloades of software and an altached signature enriphered by the secret key of a software distributor are temporarily held in the buffer of a distributor are temporarily held in the buffer of a distributor are temporarily held in the buffer of a memory of the RAM 13 are initialized at a spacified timing and, based on the public key of the distributor created in a ROM 11 and the signature of the software temporarily held in the buffer, the validity of the software is verified by a first processing program world, the software temporarily 12 by a second variety of the software temporarily 12 by a second processing program code created in the ROM 11.



Also published as:

F) JP3863401 (B2)

Data supplied from the espacenet database --- Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-122588 (P2003-122588A)

(43)公開日 平成15年4月25日(2003.4.25)

(51) Int.Cl.7	徽別配号	FI	デーマコート*(参考)
G06F 11/00		G 0 6 F 12/14	310Z 5B017
1/00		9/06	630A 5B076
9/445			610L
12/14	310		640A
			6600

		審查請求	未請求 請求項の数20 OL (全 12 頁)
(21)出顧番号	特願2001-315815(P2001-315815)	(71) 出願人	000003078 株式会社東芝
(22) 出顧日	平成13年10月12日(2001.10.12)		東京都港区芝浦一丁目 1 番 1 号
		(72)発明者	フランチェスコ・スタヤノ 神奈川県川崎市寺区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内
		(72)発明者	碳崎 宏 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内
		(74)代理人	100058479 弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

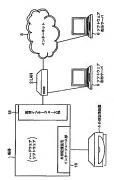
場移面に続く

(54) 【発明の名称】 ソフトウェア処理装置及びソフトウェア・インストール方法

(57)【要約】

【課題】 正当でないソフトウェアのインストールを阻 止することのできるソフトウェア処理装置を提供するこ ٤.

【解決手段】 ダウンロードしたソフトウェア及びこれ に添付されているソフトウェア配布元の秘密鍵で暗号化 されたシグネチャを、RAM13のバッファに一時的に 保持しておく。 所定のタイミングで、プロセッサ14と RAM13のワーキングメモリを初期化した後に、RO M11に作り込まれた該配布元の公開鍵と、該バッファ に一時的に保持されているソフトウェアに対するシグネ チャとに基づいて、ROM11に作り込まれた第1の処 理のプログラムコードによって、該ソフトウェアの正当 性を検証する。正当性が確認された場合には、ROM1 1に作り込まれた第2の処理のプログラムコードによっ て、該ソフトウェアをRAM13のバッファからフラッ シュメモリ12に保存する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】外部からソフトウェアをインストールして 実行する機能を有するソフトウェア処理装置において、 ソフトウェアを実行するためのプロセッサと、

実行すべきソフトウェアを保存するためのフラッシュメ

外部から入力された、ソフトウェアと、該ソフトウェア の正当性の検証のための、第1の鍵で暗号化されたシグ ネチャとを、一時的に保持するためのバッファと、

前記第1の機に一窓に対応する第2の機と、前記パッフ ァに一時的に保持されている前記ソフトウェアに対する シグネチャと該第2の機とに基づいて該ソフトウェアの 正当性を検証するための第1の処理のプログラムコー

ド、該検証によって正当性が確認された前記ソフトウェ アを前記バッファから前記フラッシュメモリに保存する ための第2の処理のプログラムコードとを書き込んだR の例とを備えたことを特徴とするソフトウェア処理装 匿。

【請求項2】前記フラッシュメモリは、前記ROM内の 前記第2の処理のプログラムを実行することによっての み、データ書き込み可能であることを特徴とする請求項 1に記載のソフトウェア処理装置。

(請求項3) 前能第2の必要収入。前記パッファに一時的 に保存されている前記ソフトウェアを前記フラッシュメ シリに保存されているソフトウェアに対して上書きする のに先だって、前記パッファに一時的に保存されている 前記ソフトウェアと、前記パッシュメモリに保存され ている前記ソフトウェアとの新旧を比較し、前記パッフ ァに一時的に保存されている前記ソフトウェアの方が新 レレと判断された場合にのみ、前記上書を行うごを 特徴とする請求項1に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項4】前記第2の処理は、前記ソフトウェアに付加されている日時情報に基うれて新旧日の比較を行うこと を特徴とする前取項3に記録のソフトウェア処理を 【請求項5】前記第2の処理は、前記ソフトウェアに付加されているバージョン情報に基づいて新旧の比較を行うことを特徴とする請求項3に記載のソフトウェア処理 該置。

【請求項6】前記第1の鍵は、前記ソフトウェアの配布

元に固有の秘密鍵であり、 前記第2の鍵は、前記ソフトウェアの配布元に固有の公 開鍵であり、

前記算:の処理は、前記パッファに一時的に保持されて いる前記秘密線で暗号化されたシグネチャを、前記Rの 例内に書き込まれている前記公開線で促号する処理と 該復号によって得たシグネチャに基づいて改襲の有無を 検証する処理とを含むことを特徴とする請求項1に記載 のソフトウェア処理装置。

【請求項7】前記ROMを、対象とするソフトウェア配 布元ごとに設けたことを特徴とする請求項1に記載のソ

フトウェア処理装置。

【請求項8】前記フラッシュメモリに保存される前記ソフトウェアは、オペレーティングシステム、アプリケーション及びそれらが必要とするデータからなる現在インストールされているソフトウェアであることを特徴とする論文項1に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項9】前記フラッシュメモリに保存される前記ソフトウェアは、オペレーティングシステム、該オペレーティングシステム、該オペレーティングシステムとで実行されるドルウェア、アリケーション及びそれらが必要とするデータからなる現在インストールされているソフトウェアを得装置、よる請求項目に記載のソフトウェアを帰装配

【請求項10】ソフトウェアの稼動時に利用される再書 き込み可能なワーキングメモリを更に備えたことを特徴 とする請求項1に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項11】一定期間ごとに前記プロセッサ及び前記 ワーキングメモリの初期化を行うためのリセット手段を 更に備えたことを特徴とする請求項10に記載のソフト ウェア処理結響。

【請求項12】一定期間ごとに、前記プロセッサ及び前 記ワーキングメモリの加那化を行った後に、前記ROM に書き込まれた前記処理に制御を移すタイマー手段を更 に備えたことを特徴とする請求項10に配載のソフトウ ェア処理装置。

【請求項13】前記タイマー手段は、オペレーティング システム、ミドルウェア及びアプリケーションのいずれ の処理とも独立し、それら処理からは前例不可能で、前 記一定期間の経過を管理することを特徴とする請求項1 2に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項14】前記タイマ―手段は、前記ROMに蓄え られた値を元に一定周期で値を加算することによって、 前記一定期間の経過を管理することを特徴とする請求項 13に記載のソフトウェア処理装置。

(請求項151) 前記タイマー手段は、現在実行中のソフトウェアが次の処理単位を実行する前に、次のリセット 予定時間までの残り時間を調べ、残り時間が短かった場合に、温常の処理手間は短時間でリセット可能な化財に なるよう処理を行い、該次のリセット予定時間に リセットを繰り上げて実行するための手段を含むことを 特徴とする請求項12をいし14のいずれか1項に記載 のソフトウェア処理を握

[請求項16]インストールするソフトウェアを取得するための通信インターフェース手段を更に備えたことを 特徴とする請求項1に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項17】インストールするソフトウェアを取得す るために、ソフトウェアを含むメディアを接続するため の外部記憶装置接続インターフェース手段を更に備えた ことを特徴とする請求項1に記載のソフトウェア処理装 変

【請求項18】前記ソフトウェア処理装置は、外部から

ソフトウェアをインストールして実行する機能を有する、家電機器、汎用計算機、携帯電話又はPDAであることを特徴とする請求項1に記載のソフトウェア処理装置。

【請求項19】外部からソフトウェアをインストールし て実行する機能を有する装置におけるソフトウェア・イ ンストール方法であって、外部から入力された、ソフト ウェアと、該ソフトウェアの正当性の検証のための、第 1の鍵で暗号化されたシグネチャとを、バッファに一時 的に保持するステップと、ROMに書き込まれた前記第 1の鍵に一意に対応する第2の鍵と、前記バッファに一 時的に保持されている前記ソフトウェアに対するシグネ チャとに基づいて、前記ROMに書き込まれた第1の処 理のプログラムコードによって、該ソフトウェアの正当 性を検証するステップと、前記検証によって正当性が確 認された場合に、前記ROMに書き込まれた第2の処理 のプログラムコードによって、正当性が確認された前記 ソフトウェアを前記バッファからフラッシュメモリに保 存するステップとを有することを特徴とするソフトウェ ア・インストール方法。

【請求項20】一定期間ごとに、プロセッサ及びワーキ ングメモリの初期化を行った後に、前記ROMに書き込 まれた前記処理に制御を移すステップを更に有すること を特徴とする請求項19に記載のソフトウェア・インス トール方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、外部からソフトウェアをインストールして実行する機能を有する、家電機器、汎計算機、携帯電話、PDAなどのソフトウェア・ムンストール方法に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、インターネットの普及や常時接続 の一般化に伴い、汎用の計算機をはじめとする多くの機 器がネットワークに接続し、利用者はネットワークを利 用した様々なサービスを受けることが可能となってきて いる。その一方で、悪意のある利用者によるネットワー クを経由した不正行為が社会的な問題になっており、ネ ットワークセキュリティの重要性は高まってきている。 【0003】一般的にそれらの不正行為は、ソフトウェ アの脆弱性や管理者の設定ミスを利用した攻撃やウィル スによるものが多い。特にソフトウェアの脆弱性に関し ては、開発者にとってあらかじめ設計上、実装上のミス のない完全なソフトウェアを作成し配布することは一般 的に困難であることが原因となっている。さらに、それ らのミスはソフトウェアの配布後、開発者や利用者によ って使用中に発見されることが多いため、開発者側から 修正プログラムという形で公開・配布され、利用者は適 宜それらの修正プログラムをダウンロード後、インスト ールするという形態が一般的である。

【0004】しかしながら、全てのネットワーク利用者 がネットワークセキュリティに関して専門の知識や関心 を持っているとは限らない、そのため、それらの問題の あるソフトウェアを修正するアログラムが公開されてい おにも関わらず、問題を抱えたフトウェアが破去してい いる場合が少なくない。従って、ソフトウェア作成者 が修正アログラムや、修正アログラムを人だアップデー トアログラムや、接続門用者に対して配布し、環実に 修正プログラムやソフトウェアをインストールすること が求められる (ここで、確実とは、グウンロードしたア ログラム自体が登頭されていたり、不正なソフトウェア に置き換えられたりすることなく、正当なソフトウェア をインストールやよことを持つ

【0005】 従来のソフトウェアを安全にインストールする技術としては、デジタル署名が有用であると考えられる。デジタル署名の利用方法例を以下に示す。 【0006】ソフトウェア作成者は、公開鍵アルゴリズ

【00061ソフトウェア検索者は、公開観アルーリスムに基づいたの間能と報題能を作成し、インストールの対象となる機器のROMに公開鍵を書き込む。このため、公開鍵を書き込む。このため、公開鍵を書き扱えことは不可能である。一方でインストールするソフトウェアはそれ自身が正しいと監明するため、前記のROMに書き込まれた公開鍵に対応する経婚銀で暗号化されたシグネチャを持つ、ソフトウェアをインストールする際、前記の公開鍵とシグネチャを用いて、そのソフトゥェアが観の作成者、すなわり正当を検証する。改数物証のコードもROMに保存しておけば、例えソフトウェアが悪変のあるコードによって改装されたとしても、改筑物証の必要が必要が成立されたとしても、改筑物証の必要が必ずが表する。ことないなめ、不正なシグネチャを持つソフトウェアのインストールを防ぐことができ、不正なシグネチャを持つソフトウェアのインストールを防ぐことができ、

[0007] しかしながら、インストールや理を行うソ トウェア自身が実践上、設計上のミスを利用した悪意 あるコードによって、改設接近処理をスキップさせた り、電放解証据更を振動にさせたりするように立成され てしまった場合、強制的に正当な収款を証拠理を行わせ ることはできない。従って前記の手法は、安全にソフト ウェアをインストールするための本質的な問題解決には なっていない。

[0008] ソフトウェアを安全にインストールさせる ためには、ソフトウェアのインストールの際に、必ずシ ゲネチャの改策検証処理を行うよう、ソフトウェアの改 策を不可能にするだけでなく、ソフトウェアをインストールさせる処理そのものを改賞されずに、安全にソフト ウェアのアップデートが行えるようにする仕組みを備え ていなければならない。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】以上説明したように、 従来のソフトウェアを安全にインストールさせる仕組み では、正当でないソフトウェアがインストールされる可能性があり、対策として不十分であった。

【0010】本発明は、上記事情を考慮してなされたもので、正当でないソフトウェアのインストールを阻止することのできるソフトウェア処理装置及びソフトウェア・インストール方法を提供することを目的とする。

[0011]

【0012】また、本発明は、外部からソフトウェアを インストールして実行する機能を有する装置におけるソ フトウェア・インストール方法であって、外部から入力 された、ソフトウェアと、該ソフトウェアの正当性の検 証のための、第1の鍵で暗号化されたシグネチャとを、 バッファに一時的に保持するステップと、ROMに書き 込まれた前記第1の億に一意に対応する第2の鍵と、前 記バッファに一時的に保持されている前記ソフトウェア に対するシグネチャとに基づいて、前記ROMに書き込 まれた第1の処理のプログラムコードによって、該ソフ トウェアの正当性を検証するステップと、前記検証によ って正当性が確認された場合に、前記ROMに書き込ま れた第2の処理のプログラムコードによって、正当性が 確認された前記ソフトウェアを前記バッファからフラッ シュメモリに保存するステップとを有することを特徴と する.

[0013] 好ましくは、一定期間ごとに、プロセッサ 及びワーキングメモリの初期化影行った後に、前記RO 附に書き込まれた前記処理に影響を移すステップを更に 有するようにしてもよい。

【0014】なお、装置に係る本発明は方法に係る発明としても成立し、方法に係る本発明は装置に係る発明としても成立する。

【0015】本発明によれば、ROMに第2の鍵と検証 のための第1の処理のプログラムコードと正当なソフト ウェアをインストールするための第2の処理のプログラ ムコードとを作り込むとともに、入力したソフトウェア /シグネチャはバッファに一時的に保持した後に、RO Mによって検証に成功したソフトウェアのみフラッシュ メモリに保存することによって、鍵、/作証処理・インストール処理の変異を阻止し、正当性のあるソフトウェア のみをインストールすることを保証することが可能にな あ。また、これによって、正当性のあるソフトウェアの 利用を保証することが可能となる。

[0016]また、一定期間ごとにプロセッサ及びワー キングメモリの初期化を行った後に、検証/インストー ルの処理を行うことによって、動作中のソフトウェアが 仮に改筑されたとしても、リセット後も改筑されたソフ トウェアが継続して動作することを防ぐことができる。 [0017]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら発明の 実施の形態を説明する。

【0018】図1に、本発明の一実施形態に係るシステムの全体構成例を示す。

200至年中級のはです。 (10019) 図1の機器1は、外部からインストールしたソフトウェアをプロセッサで実行する機能を有するものであれば、家電機器、汎用の計算機、携帯電路、PD Aなど、どのような機器に対しても適用可能である。また、図1の機器1は、しAN及び又はWANなどのネットワークでも有線ネットワークでも有線ネットワークでも有線ネットワークでも有線ネットワークに後続けたなど、スタンドアローンの装置であってもよい、なお、以下では、主に機器1がネットワークに接続可能な家電機器である場合を例にとって観明している。

【0020】インターネット3上に接続されるソフトウェア都市サーバらは、「修正プログラム」、「修正プログラムタクラムを含んだアップデートプログラム」、「修正プログラム」など、当該標器1で動作するソフトウェアを公開し、配布する機能を持つ、ソフトウェア配布サーバ6は、例えば情器製造ペンダーもしくは機器に関連するソフトウェアの製造ペンダーが立ち上げたサーバでもよい、ソフトウェアには、当該ソフトウェアの配布元の秘密館で前号化された。当該ソフトウェアに対するシグネチが付加されているものとする。

【0021】な払、ソフトウェア配布サーバ6は、必ずし6インターネット3上にある必要はなく、企業や個人の構築にたしAN2上に設度してもよい。また、CD-ROMやフレキンブル・ディスクや「Cカードなどの場等にしてもよい。また、インターネット3上にソフトウェア配布サーバ6を設ける方法と、LAN2上にソフトウェア配布サーバ6を設ける方法と、19数様なによってソフトウェアを配布する方法とのうちの2以上を組み合わせて実施してもよい。なお、以下では、主に振器力に既にインストルールされているソフトウェアに大きない。また、以下では、主に振器力に既にインストールされているソフトウェアに対して上書きすくとソフトウェアを、配布・インストールする場合を倒にとって認知している。

【0022】なお、最初のバージョンのソフトウェアに ついては、上記と同じ方法で配布してもよいし、予め機 第1にインストールされていてもよいし、その他の方法 で寄布・インストールされてもよいし、

[0023] 機構1が外部からソフトウェアを取得する 手段には個々の所態がある。例えば、(1)機構1が通 信インタフェース部15を備え、インターネット3上の ソフトウェア配布サーバらからソフトウェアをダウンロ ードする方法(この場合において、LAN2を介してイ ンターネット3に接続する方法、LAN2を介むてイ シターネット3に接続を表方法などがある)、

(2)機器1が運信インタフェース部15を備え、LA N2上のソフトウェア能力サーバ5からソフトウェアをサケッションでは、例えばソフトウェアを一からいは、例えばソフトウェア配力サーバ5等がらインターネット3経由でソフトウェア配力サース6等からインターネット3経由でソフトウェアを読み込ませる方法や、記録線体からソフトウェアを読み込ませる方法やとだがある)、(3)機器1かり軽配性装置インタフェース部16を備え、CD ROMドライブやエンジブル・ディスク・ドライブやICカード・ドライブなどの外都配性装置4からソフトウェアを読み込む方法などがある。

【0024】もちろん、機器1は、上記に例示したような外部からソフトウェアを取得する手段を、1つのみ持っていてもよいし、複数持っていてもよい。

[0025]ところで、ネットワークに接続された家宅 機器に対して、出帯後に適加的にソフトウェアをインス トールし、そのソフトウェアを用いて利用省に対して新 しいサービスを提供したり、ソフトウェアに欠陥が発息 された場合に、整成開縁設権とングキツノトウェアの製 造ペンゲがネットワーク経由で修正プログラムを配布 し、インストールしたりすることは利用者、ペング双方 にとって抵力的でサービスである。

【00261 特に、家電機器は、利用者がネットワーク セキュリティに対する知識を有しているとは現らず、さ らに常にその機器のソフトウェアの状況を監視している とは張らない、また、家電機器は、汎用の計算機に比べ 物理的な被害をもたらす影響も大きいと考えられる。例 えば、冷哉率の設計によっては、悪霊の利用者が冷 動画のソフトウェアを誘作動きせることで、内容物を腐

敗させる危険性がある。

【0027】このため、利用者がセキュリティやソフト ウェアに対する専門的な知識必要とせず、不正な作成者 が作成したソフトウェアを排除して、正当なソフトウェ アのみを適用させる仕組みを機器が備えるのが望まし

【0028】 図2に、ソフトウェアをインストールして 実行する機能を有する機器1のハードウェア構成例を示 す。

【0029】図2に示されるように、機器1は、ROM

11、フラッシュメモリ12、RAM13、所定の処理 を行うプロセッサ14を備えている。

【0030】ROM11には、ソフトウェア配布元の公 開鍵と、ソフトウェアに付加されているシグネチャの検 歴処理(プログラム)と、ソフトウェアのインストール 処理(プログラム)が作り込まれている。

[0031] なお、当該機器」が複数のソフトウェア配布元を対象とする場合には、公開機は、ソフトウェア配布元と対応して複数備えればよい、なお、この場合には、公開鍵は、例えば、ソフトウェア配布元を競討するベンゲー1 Dと対応付けてROM 11 に記憶し、ソフトウェアにはベンゲー1 Dを付加して電売するものとすればよい。検証処理・インストール処理については、ソフトウェア配布元権に用意する方法と、ソフトウェア配布元なかわらずに同一でする方法と・グラス・

[0032]また、当該機器」が複数のソフトウェア配 不元を対象とする場合に、ROM 11を、ソフトウェア配布元と対象とする場合に、ROM 11を、ソフトウェア配布元に対応してそれぞれ設ける構成も可能である。
[0033]なお、接証処理プログラムとインストール処理が実行された後に、インストール処理が実行された後に、インストール処理が実行された後に、インストール処理が検証処理をコールする形態を大きなが必要が表しませた。特別の大きな形を大きながある。また、統単処理プログラムとインストール処理プログラムの他に、それら処理全体の制御を可る制御プログラムから、EKOM 11に作り込まれている影能も可能である。

[0094] RAMI3は、プロセッサ14が使用する
ワーキングメモリと、インストールする対象のプログラ
んを一時的に保存するバッファとを含む。この能干を図
3に示す、なお、実際には、ワーキングメモリとバッフ
アとは、同一のRAM上にあってもよいし、保える
M上にあってもよい(ワーキングメモリの一部とバッフ
ァの一部が同一のRAM上にあるなど、他の形態でもよ
い)。

【0035】フラッシュメモリ12は、RAM13のパッファに一時的に保存されているソフトウェアのうち、その正当性についての認証(ジネチャの検証)に成功したもののみを、記憶するためのものである。すなわち、ソフトウェアは、その認証を経て、フラッシュメモリ12で保存する。

[0036] ここで、図4に、ROM11とフラッシュ メモリ12とRAM13との相互間での書き込み権限の 関係を示す。フラッシュメモリ12は、ROM11内に 作り込まれたプログラムによってのみ、データを書き込 むことができる。また、ROM11の内容は、改策でき ないようになっている。したがって、シグネチェの検証 を選続することのできない正当性のないソフトウェアが フラッシュメモリ12に保存されることはないので、フ ラッシュメモリ12には、ソフトウェア配布元により配 布された正当なソフトウェアが保存されている、という ことが保証される。

(10037) 一方、機器1は、図2に示されるように、インストールするソフトウェアを入手するために、適信 インターフェース部15または外部窓他装置接続インターフェース部16の少なくとも一方を備えている。な お、通信インターフェース部15が利用するネットワークは、例えば、無線ネットワークでもよいし、イーウネ いと登録前間のような有線ネットワークでもよい。ま た、外部記憶装置接続インターフェース部15は、CD ROMとどの記録媒体を接続し、それら外部記憶装置 ケーテクを適可能を機能を機能し、それら外部記憶装置

[0038] なお、図2は、本実施形態を説明するため に必要な部分のみ示したもので、実際には、図2に示さ れた以外の種々の構成要素を備えて構わない。例えば、 家電機器では、当該家電機器の本来の機能を実現するた めの構成要素が備わっている。

【0039】図5に、機器1のソフトウェア構成例を示

す。

【0040】図5に示されるように、機器1は、オペレーティングシステム、アリケーション、後述するタイマーを守し企要に応じてミドルウェアが組み返れる場合がある)。なお、タイマーは、ハードウェアで構成も可能である。また、タイマーを備えない構成も可能である。

【0041】なお、本実施形態における、機器へのインストール対象となるソフトウェアとは、機器を制御するオペレーティングシステム、ミドルウェア、及びそれら修正プログラム、機能追加プログラム、ユーザアプリケーションなどを指す。

【0042】以下、図6を参照しながら、本実施形態についてより詳しく説明する。

【0043】ここでは、主に、ソフトウェア配布サーバ からネットワークを経由して家電機器1へソフトウェア をダウンロードし、シグネチャの検証を経た後に、ソフ トウェアを上書きする場合を例にとって説明する。

【0045】サーバ登録については、(i)機器出荷時 に機器製造ベンダーまたはソフトウェアの製造ベンダー

ウェアの読み込みを行う。

が規定してもよいし、(ii) 出荷後に利用者が追加的に 規定してもよいし、(iii) (i) と (ii) を両方可能と してもよい。ペンダーが規定したサーバ登録情報は、R OM 1 内に書き込まれていてもよい。

(0046)ダウンロードすべきソフトウェアの有無の チェッタについては、(1) 機器1に、定期的にソフト ウェア電布サーバに対して、新しいアップデートするソ フトウェアをどが電布(公開)されているかチェックする機能を持たせることで、利用者が意識することなく、 自動的に厳新のソフトウェアを機器1にインストールで きるようにしてもよいし、(ii) 利用者の要認に応じ て、チェックする機間を変更したり、利用者が任意の時間にチェックをさせることができるようにしてもよい し、(iii) (i)と (ii)を両方可能としてもよい、 [0047]ダウンロードにあたっては、機器1とソフトウェア配布サーバとの間で所定の認証・健変集手続き を行うことによって、セキュアな通信総路上でのデータ

【0048】なお、詳しくは後述する処理のために、ここでは、ゲウンロードサニたソフトウェアをRAM13 のバッファ13」に保存するにあたっては、該ソフトウェアをRAM13に保存した日時を該ソフトウェアに対 応付けて係13のパッファ131かのフラッシュメモリ1 に保存するにあたっては、該日時(該ソフトウェア RAM13に保存した日時)を該ソフトウェアに対応付けて保存しておくものとする。

交換を行うようにしてもよい。

【0049】さて、こで、標路1がソフトウェア配布 サーバ(5または6)に接続して目的のソフトウェアを ダウンロードする際、ネットワーク上の悪意ある利用者 が、サーバの1Pアドレスを評断するなどして偽のサー バに誘導し、トロイの木馬やウィルスを含む偽のソフト 東エアを機器1上ゲウンロードさせたり、ソフトウェア 配布サーバ(5または6)に侵入したりしてサーバの内 容を書き換えたりすることで偽のソフトウェアを配布す み施齢性がある。

【0050】 したがって、必ずしもソフトウェア配布サーバ(5またはら)からグウンロードしたソフトウェア が正当であると組得らないため、本実施的態では、ソフトウェアが悪意のある者によって作成された偽のソフトウェアではなく、正当なソフトウェアであるか検索し、正当なもののものとを反列し、正当なもののものとを反列し、正当なもののものとを反列し、正当なもののものとを交列し、正当なもののものとを交列し、正当なもののあるとなるという一上でも機能を機器」に設けている。また、現在利用しているソフトウェアを改算するなどによって上記の正当なもののあるインストールする機能自体を阻害する。ということができないようしている。

【0051】図8に、その検証処理/インストール処理 の手順の一例を示す。

【0052】前記のようにソフトウェアがダウンロードされRAM130バッファ131に一時的に保存される

一方で、図8の処理が行われる。

【0053】すなわち、タイマー(図6の17参照) が、一定時間の経過ごと(あるいは、一定の値をカウン トすること)に作動し、まず、プロセッサ 14やRAM 13のワーキングメモリ132のリセットを行う(ステ ップS11 (図6の103参照)。

【0054】このタイマーは、オペレーティングシステムやミドルウェア、アプリケーションの処理とは独立し、それをソフトウェアのため間等可能で鳴暗暗響をする (例とば、ROM11に割えられた値を元に一定周期で値を加算し続ける)。 一定時間が延伸を示していまいました。 アロウンスタ等)と、一時時にワーキングメモリに寄たした現在のRAMの処理内容とを、無条件に強制的にリフテな。クリアとは、例えば初期代処理のような、それまでの処理状態を保存せずに値をリセットする処理を指す。

【0055】このタイマーは、値を加算し(もしくはメ モリ範囲外の値まで加算された場合にはリセットし)、 かつ減算することのできない機能を有する。該タイマー に対してソフトウェアがリセットをスキップすることで 無効にしたり、タイマーの値を変更したりすることでリ セットの時間を遅延させたりすることはできない。 【0056】なお、動作中のソフトウェアが強制的なリ セットが原因でデータを損失・破壊してしまうことを防 ぐために ソフトウェアがタイマーに対してリセットを 繰り上げる要求を発行してもよい。例えば、現在実行中 のプログラムが次の処理単位を実行する前に、次のリセ ットまでの残り時間を調べ、もしもその時間が短かった 場合には、(リセットに備えて) 通常の処理手順は短時 間でリセット可能な状態になるよう処理を行うようにし てもよい(この場合、次の処理単位は行わずに、領時間 で済む処理を行うことによって、該処理がリセット時間 前に完了した場合には、リセットを繰り上げて実行する ようにすることも可能である)。

[0057] なお、機器1のコアの部分は、上記のリセットにかかわらずに、稼働し続けるものとしてもよい。 何はば、インターネット機能を有する冷蔵庫において、 インターネット機能の部分は、上記のリセットによって 初期化されるが、冷蔵庫の未来の機能の部分は、上記の リセットにかかわらずに、稼働し続けるようにしてもよい。

【0058】さて、リセット処理を行った後、タイマーは、ROM11に処理を移す(図6の104参照)。 【0059】ROM11は、RAM12の特定のバッファ131をチェックする。

【0060】RAM13のバッファ131にソフトウェ アのイメージが存在する場合(ステッア512)、その ソフトウェアのシグネチャと、ROM11に記憶された (該ソフトウェアの配布元の)公開建1101とを用い て、改筑検証処理(図6の105, 106, 1102参 照)を行う(ステップS13)。

【0061】例えば、シグネチャが、当該ソフトウェア に所定のハッシュ関数を連用して得たハッシュ値を、該 ソフトウェアの配布元の経密態で暗号化したものである 場合に、該シグネチャをROM11に記憶された公開地 で復号して元のハッシュ値を求めるとともに、当該シフ トウェアに同一の所定のハッシュ関数を連用してハッシ ュ値を求め、両者が一致したならば、シグネチャの検証 (ソフトウェアの認証)に成功したものとする。もちろ 人、接近処理については握々の方法が知られており、ど のような方法を用いることも可能である。

【0062】ここで、改筑検証の結果が偽である場合 (ステップS14)には、所定のエラー処理を行う(ス テップS18)。

[0063] 改筑検証に失敗する原因として、例えば、 ネットワークの異常に引りアイルが正常に促送され なかった」、「ファイルが正当な作成者によって作成されたものではないり、などが考えられる。ファイルが正 当を作成者によって作成されたものではない場合、こ のある利用者が配布した偽のソフトウェアである可能性 がある。そこで、例えば、エラー処理に、機器1からソ フトウェアの配布元へエラーの情報をレポートする機能 を備えれば、ソフトウェア配布元が対策や観波を行う上 での責任として利用することが可能となる。

【0064】なお、検証に失敗したソフトウェアについては、エラー処理においてRAMのバッファから直ちに 併去する方法、エラー処理においては消去しない(例え ば、対策や調査等のための保存しておく)方法などがあ る。

【0065】他方、改筑修証の結果が真である場合(ステップ514)には、この手限例では、フラッシェ12 に保存されている現在のソフトウェアに対応する日時(図6の107-1参照)と、RAM13のパッファ131上に記憶されたソフトウェアのイメージに対応する日時(図6の107-2参照)とを比較する処理(図6の107-2参照)とでいます。

【00661 そして、RAM 13のパップァ131上に 記憶されたソフトウェアのイメージに対応5日時が、 プラッシュ 12 に保存されている現在のソフトウェアに 対応する日時より新しい場合(ステップS16)は、フラッシュメモリ12 にRAM 13のパッファ131のイメージをコピーし、以前の内容を上書きする(ステップ S17)(図6の108参照)、

【0067】上記の比較処理の結果、RAM13のバッファ131上に記憶されたソフトウェアのイメージに対応する日時が、フラッシュ12に保存されている現在のソフトウェアに対応する日時より古い場合(ステップS16)は、既にそのソフトウェアがインアンアがインストールされていると考えられるので(上記の検証に失敗したソフトウ

ェアをエラー処理においては消去しない場合には、検証 に失敗したためにインストールしないことが決定された ソフトウェアであることもあり得る)、フラッシュ12 への書き込みは行わない。

【0068】 なお、ステップS15においてフラッシュ 12と当該ソフトウェアが保存されていないことがあり 特を相機の場合において、フラッシュ12に当該ソフト ウェアが保存されていなければ、ステップS16では、 例えば、RAM13のパッファ131上に記憶されたソ フトウェアのイメージに対応さる目時が、フラッシュ 12に保存されている現在のソフトウェアに対応する日時 より新しいものとすればよい、また、ステップS15に おいてフラッシュ12に当該ソフトウェアが保存されて いないことがあり得ない構成の場合において、フラッシュ ュ12に当該ソフトウェアが保存されていなければ、例 えば、エラール理を行るばよい、は

【0069】なお、ステップS17において、フラッシ ュメモリ12にRAM13のバッファ113に記憶され たソフトウェアを書き込んだ際に、RAM13のバッフ ァ113から当該ソフトウェアを消去するようにしても よいし、その代わりにまたはそれとともに、ステップS 16においてNoの場合に、RAM13のバッファ11 3から当該ソフトウェアを消去するようにしてもよい。 【0070】しかして、(ステップS17でRAM13 のバッファ113からフラッシュメモリ12にソフトウ ェアを書き込んが場合、ステップS16においてNoの 場合、ステップS18でエラー処理を行った場合、また はステップS12においてNoの場合(RAM13のバ ッファ131にソフトウェアのイメージがない場合) に、) ROM11は、フラッシュメモリ12に処理を移 動させ、フラッシュメモリ12に書き込まれたイメージ に制御を移し、当該イメージはシステムの起動処理(図

【0071】ここで、本実施形態のメモリアドレス制御 機能について説明する。

6の109参照)を実行する。

(0072) かかにRAM13のワーキングメモリ13 2上で動作するソフトウェンが改筑されてしまったとす あ、たかし、上記のように、タイマーはるリナット にRAM13のワーキングメモリ13とはリセットされる。 従って、この改策されたソフトウェアがリセット後 を務けるには、アラッシュメモリ12にコピーするを 要がある。しかしながら、アラッシュメモリ12については、ROM11からの書き換えのみを可能とするため (図4多照)、立数されてみを利していている。 では、このメモリアドレス制制手段を用いることとで、改策されたRAM13のイメージがリセット後も存在し続けることはない。 (0073) タイマーによる強制的なりセット手段と、メモリアドレス制制手段により、RAM13のワーキングメモリ132で動作中のソフトウェアがかりに聴意の

ある利用者によって改竄されてしまった場合でも、次回 の起動時にフラッシュメモリ12に保存された正当なソ フトウェアに復旧することが可能となる。

【0074】以上のように、本実施形態によれば、インストール対象のソフトウェアを、正当な作販者によれる作職されたものと、それ以外のもの(例えば、偽造されたもの)とに区別し、前者のみを選別しインストールすることが可能となる。また、かりにソフトウェアが成実されたとして、現在のワーキングメモリに存在する改賞されたイメージが存在し続けることを間に立て、機器は常に正当な作成者が作成したソフトウェアを利用することが保証され、かつ正当な作成者が作成したソフトウェアを利用することが保証され、かつ正当な作成者が作成したソフトウェアを利用することが保証され、かつ正当な作成者が作成したソフトウェアのみをインストールすることができる。

【0075】なお、図8の手順は一例であり、種々変形 して実施することが可能である。例えば、上記処理で は、まず、シグネチャによる検証処理を行い、これに成 功した場合に、RAMのバッファトに保存されたソフト ウェアとフラッシュメモリに保存されたソフトウェアと の日時を比較する日時チェックを行い、さらにこれに成 功したならば、ダウンロードされたソフトウェアが正当 かつインストールすべきものであると判断して、フラッ シュメモリにRAMのバッファのイメージを書き込んだ が、逆に、日時チェックを行い、これに成功した場合 に、検証処理を行い、さらにこれに成功したならば、フ ラッシュメモリに書き込むようにしてもよい。また、検 証処理と日時チェックを並列的に行い、それらの結果が 両方とも真である場合に、フラッシュメモリに書き込む ようにし、少なくとも一方の結果が偽であれば、書き込 まないようにしてもよい。

【0076】また、これまでの説明では、同一性を有す るソフトウェアに対して「上書きするソフトウェア」を 想定しているが、メインとなるソフトウェアに対してソ フトウェアを追加する場合には、例えば図8の手順にお いて、ステップS15とステップS16を省き、ステッ プS17の上書き処理を組み込み処理に修正して、ステ ップS14で検証に成功した場合にステップS17で該 当ソフトウェアを組み込むようにすればよい。また、そ の時々で上書きするか追加するかが異なってくる場合に は、例えば図8の手順においては、対象としているソフ トウェアを上書きすべきか追加すべきかを判断し、前者 の場合には、日時チェックを行い、(検証処理に)日時 チェックの結果が真のときに、フラッシュメモリにRA Mのバッファのソフトウェアを上書きし、後者の場合に は、日時チェックを行わずに、フラッシュメモリのソフ トウェアにRAMのバッファのソフトウェアを追加する ようにしてもよい。なお、対象としているソフトウェア を上書きすべきか追加すべきかについては、例えば、各 ソフトウェアに固有の識別情報を持たせ、RAMのバッ

ファ内のソフトウェアの持つ説別情報と同一の識別情報 を持つものが、フラッユメモリに保存されていれば、 上書きすると判断し、保存されていなければ、造る と判断するようにしてもよい。また、例えば、各ソフト ウェアに、上書きすべきか追加すべきかを示す情報を付 加する方法もある。

【0077】また、図8のステップS12で複数種類の ソフトウェア(各ソフトウェアは、例えば、ソフトウェ 下に固有の範別特別とよって第201とも)がRAMのパ ッファに存在し得る場合には、検証/インストールを、 RAMのパッファに存在する各々のソフトウェアに対し で行きばまい。

[0078]また、図8のステップ519のフラッシュ メモリ内のソフトウェアの起動にあたって、起動できる ソフトウェアがブラッシュメモリ内に衝数存在し得る場 合には、子め定められた起形法準に使って、起動すべき ものを選択して、起動すればれ、この選択基準に は、何えば、子めROMに設定された説別情報を持つソ フトウェアを選択する方法、子めユーザが能したソフ トウェアを選択する方法、子のよーサが能したソフ トウェアを選択する方法、フェット時に起動中であった ものを選択する方法とサッ時に起動中であった

【0079】また、図8の手順においては、ステップS 19のフラッシュメモリ内のソフトウェアの起動を行わず、異なる契機によって起動を行う方法もある。

【0080】また、図8の手順においては、ステップS 11のプロセッサやRAMのワーキングメモリのリセットを行わず、異なる契機によって行う方法もある。

[0081] また、これまでタイマーの起動時にソフトウェアが自動的にインストールされるような方法を達然 てきたが、自動インストールの代わりにまたはこれともに、利用者が任意の時間にソフトウェアをインストールできるようにするととも「昨日である。このようであることによって、例えば、ソフトウェアの重要な欠陥が発見された場合に、利用者の沖脇に応じて修正プログラムをインストールすることができる。

【0082】利用者が任意の時間にインストールする機能については、自動インストールと切削する場合には、 例えば、前途にカゲイマのウレールを切削する場合には、 例えば、前途にカゲイマのウレールを繰り上げでする機能があれば、この機能を利用して実現することも できる。タイマーのリセットを繰り上げる命令を実行す もたれたつては、機器1に物理的なスイッチを備えても よいし、赤外線リモコンなどを通じて機器1に要求を送 信するようにしてもよい。また、ネットワーク経由で低 恋のコマンドを送信することも可能である。この場合、 タイマーがリセット要求を受けると、図8の手襲に関係 、プロセッヤの現在の処理内容とRAMのアーキング メモリに保存された情報をリセットし、ROMに処理内 容を移し、ソフトウェアの改策検証及ばインストールを 開始する。

【0083】自動インストール機能を備えずに、利用者

が任意の時間にソフトウェアをインストールする機能を 備える場合には、ユーザの入力を契機として、リセット、検証、インストールの処理を行えばよい(この場合

に、リセットは行わない形態等も可能である)。 【0084】また、これまでの説明では、ダウンロード 等したソフトウェアをRAMのバッファに保存するにあ たって、該ソフトウェアをRAMに保存した日時を該ソ フトウェアに対応付けて保存しておき、ソフトウェアを RAMのバッファからフラッシュメモリに保存するにあ たっては、該日時(該ソフトウェアをRAMに保存した 日時)を該ソフトウェアに対応付けて保存しておき、両 者の日時を比較した結果に応じて、ソフトウェアをRA Mのバッファからフラッシュメモリに保存するか否かを 決定したが、その代わりに、例えば、ソフトウェアにバ ージョン情報等を付加しておき、両バージョン情報の新 旧の比較結果に応じて、ソフトウェアをRAMのバッフ ァからフラッシュメモリに保存するか否かを決定するよ うにしてもよい。また、その他の方法も可能である。 【0085】また、これまでは、ソフトウェアには、そ の配布元の秘密鍵で暗号化されたシグネチャが付加さ れ、機器1のROM11には該ソフトウェア配布元の公 開鍵が作り込まれているものとして説明したが、公開鍵 暗号方式ではなく、他の暗号方式を採用することも可能 である。例えば、ソフトウェア配布元と機器1とで同一 の共有鍵を用いる方法を採用することも可能である。 【0086】また、これまでネットワークを経由したソ フトウェアの配布とインストールを中心に説明してきた が、前述したように、機器または利用者がネットワーク 経由でソフトウェアを入手する必要があるわけではな い。機器が通信インターフェースを持っていない場合 や、機器がネットワークに接続されていない場合は、フ ロッピー(登録商標)ディスクなどの携帯可能で書き込み 可能なメディアや、CD-ROMなどのような機帯可能 で書き込み不可能なメディアからソフトウェアをアップ デートすることが考えられる。もちろん、ネットワーク 経中でのダウンロードの場合と同様に、 記憶媒体となる メディアは必ずしも正当な作成者が作成したソフトウェ アが記録されているという保証はないため、一旦RAM のバッファに保存した後にフラッシュメモリにインスト

[0087]また、前途したように、本発明は、家電機 禁に限らず、汎用の計算機や、携帯電話、PDAなどの 機器と対しても適用可能である。特に、携帯電話やPD Aは、メモリの容量に制限があるため、一度に大量のア ブリケーションをインメートールすることが困難である。 たた、携帯電話のサービスやインターネット接換サービ スを利用してインターネット経由でアプリケーションを グウンロードし、インストールする際に、本発明が適用 可能である。

ールすることで適用可能である。

【0088】なお、この発明の実施の形態で例示した構

成は一例であって、それ以外の構成を排除する趣旨のも のではなく、例示した構成の一部を他のもので置き換え たり、例示した構成の一部を省いたり、例示した構成に 別の機能あるいは要素を付加したり、それらを組み合わ せたりすることなどによって得られる別の構成も可能で ある。また 例示した構成と論理的に等価を別の構成。 例示した構成と論理的に等価な部分を含む別の構成、例 示した構成の要報と論理的に等価を別の構成なども可能 である。また、例示した構成と同一もしくは類似の目的 を達成する別の構成、例示した構成と同一もしくは類似 の効果を奏する別の構成なども可能である。また、この 発明の実施の形態で例示した各種構成部分についての各 種バリエーションは、適宜組み合わせて実施することが 可能である。また、この発明の実施の形態は、個別装置 としての発明、関連を持つ2以上の装置についての発 明、システム全体としての発明、個別装置内部の構成部 分についての発明、またはそれらに対応する方法の発明 等、種々の観点、段階、概念またはカテゴリに係る発明 を包含・内在するものである。従って、この発明の実施 の形態に開示した内容からは、例示した構成に限定され ることなく発明を抽出することができるものである。 【0089】本発明は、上述した実施の形態に限定され るものではなく、その技術的範囲において種々変形して 実施することができる。

[0090]

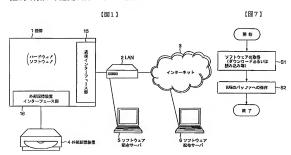
【発明の効果】本発明によれば、正当でないソフトウェ アのインストールを阻止することができる。

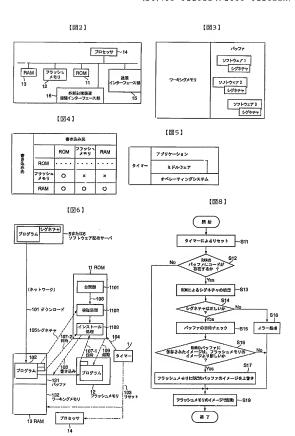
【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態に係るシステムの全体構成

例を示す図 【図2】同 示す図

- 【図2】 同実施形態に係る機器のハードウェア構成例を
- 【図3】同実施形態に係る機器のRAMの構成例を示す
- 【図4】同実施形態に係る機器のROMとフラッシュメ モリとRAMとの相互間での書き込み権限の関係を示す
- 【図5】同実施形態に係る機器のソフトウェア構成例を 示す図
- 【図6】同実施形態に係る機器内でのデータの流れ及び 制御について説明するための図
- 【図7】 同実施形態に係る機器のソフトウェア取得時の 手順の一例を示すフローチャート
- 【図8】同実施形態に係る機器の認証処理/インストール処理の手順の一例を示すフローチャート 【符号の説明】
- 1…機器
- 2…LAN
- 3…インターネット
- 4…外部記憶装置
- 5,6…ソフトウェア配布サーバ
- 11...ROM
- 12…フラッシュメモリ
- 13…RAM
- 14…プロセッサ
- 15…通信インターフェース部 16…外部記憶装置接続インターフェース部
- 17…タイマー





フロントページの続き

F ターム(参考) 58017 AA02 BA02 BA07 BA09 CA15 58076 AC01 AC05 AC10 BA05 BB04 BB06 BB13 FA13 FA20 FB11